Searching PAJ 1/1 ページ

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number: 2002-300184 (43)Date of publication of application: 11.10.2002

(51)Int.Cl. H04L 12/46 G06F 13/00 H04L 12/56 H04L 12/66

(21)Application number : 2001-095473 (71)Applicant : SUMITOMO ELECTRIC IND LTD

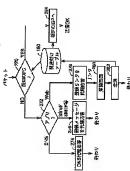
(22)Date of filing: 29.03.2001 (72)Inventor: SAKURAI AKIHIRO

(54) ACCESS DEVICE AND METHOD TO RELAY COMMUNICATION BETWEEN SERVER UNIT PROVIDING ACCESS SWITCHING SERVICE TO SERVICE PROVIDER AND OPTIONAL USER TERMINAL ON NETWORK, AND PROGRAM TO OPERATE COMPUTER AS THE ACCESS DEVICE AND COMPUTER-READABLE RECORDING MEDIUM WITH THE PROGRAM RECORDED

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To stably utilize the PPPoE (Point-to-Point Protocol over Eterhnet) service while relieving the load imposed on a user.

SOLUTION: The access device of this invention includes a storage section 180 that stores a combination between information identifying a user terminal and a service provider with which the user terminal is related, a determinations section 270 that extracts sender information from a received communication packet and determines whether or not the storage section 180 stores the combination including the sender information. a transfer processing section 284 that decides the service provider related with the sender information of the communication packet when the storage section 180 stores the combination and transfers the received communication packet, and registration processing sections 280, 282 that extract the sender information included in the communication packet requesting the registration to register a new combination to the storage



section 180 in response to the communication packet received from the user terminal and requesting the registration to the storage section 180.

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2002-300184 (P2002-300184A)

(43)公開日 平成14年10月11日(2002,10,11)

(51) Int.Cl.7		徽別記号	FΙ			テーマコード(参考)
H04L	12/46		H04L	12/46	E	5B089
G06F	13/00	353	G06F	13/00	353C	5 K O 3 O
H04L	12/56		H04L	12/56	В	5 K 0 3 3
	12/66			12/66	A	

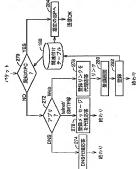
審査請求 未請求 請求項の数13 OL (全 16 頁)

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 サービス提供者へのアクセスの切替サービスを提供するサーバ装置とネットワーク上の任意のユ ーザ端末との間の通信を中継するためのアクセス装置および方法、ならびにコンピュータを当該

(57)【要約】

【酸類】 ユーザにかかる負担を少なくしながら、安定 してPPPのEサービスなどを利用できるようにする。 解集等段】 アクセス核酸に、ユーザ編末を特定する 情報と、当該ユーザ端末が問連付けられたサービス提供 衛との組合力せを記憶する配館部180と、受信した通 協送信元情報を含む組合力せが記憶されているか判定す る判定部270と、組合力せが記憶されているか判定す の制定が270と、組合力せが記憶されているときに、 供者を決定に、受信した通信パケットを転送する転送処 収額284と、ユーザ端末から受信した。記憶部180 のの登録を要求する通信パケットに応答して、記憶部180 東する通信がケットに合きして、登録を要 求する通信がケットに含きれる送信元情報を抽出して記 信部180に新たな組合力せを登録する処理を行なうた の登録処理部280、282とを含む。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 第1のネットワーク上の任意のユーザ編 末から第2のネットワーク上の任意のサービス提供者へ のアクセスの切替サービスを提供するサーバ装置と前記 第1のネットワーク上の任意のユーザ端末との間の通信 を中継するためのアクセス装置であって、

前記第1のネットワーク上のユーザ端末を特定する情報と、当該ユーザ端末が関連付けられたサービス提供者との組合わせを記憶するための記憶手段と、

前記第1のネットワーク上のユーザ端末から受信した通 10 信パケットから、当該通信パケットの送信元情報を抽出 し、前記記憶手段に当該送信元情報を含む組合わせが記 憶されているか否かを判定するための判定手段と、

前記判定手段により当該組合わせが配値されていると判 定されたことに応答して、前記記憶手段を参照して、前 記受信した遺信パケットの返信元情報と問題付けられて いるサービス提供者を決定し、前記受信した遺信パケッ トを前記サーバ装置を介して当該サービス提供者に転送 するための延送手段と、

前起第1のネットワーク上のユーザ端末から受情した。 前記記信手段への登録を要求する遥信パケットに応答し て、前記を繋を要求する遥信パケットに含まれる送信元 情報を抽出して前記記信手段に対する新たな組合わせを 登録する処理を行なうための登録手段とを含む、アクセ ス装置。

【請求項 2】 前記送信元情報は、前記受信した遺信パケットの送信元のユーザ端末の前記第1のネットワーク 上のアドレスと、前記受信した遺信パケットの送信元の ユーザ端末のネットワークインタフェースに一窓に割当 てられているメディアアクセスコントローラアドレスと 30 知信かせを含み、

前記アクセス装置はさらに、前記判定手段により、前記 第1のネットリーク上のユーザ端末から受信した通信パ ケットから抽出された送信元情報を含む組合わせが前記 記憶手段に記憶されていないと判定されたことに応答し 、当鉄通池イケットを逆位してきたユーザ線末に対し て、前記登録手段を用いた登録処理を実行するように促 すためのそめ定められた処理を行うための手段を含む、 請求項1に記憶数アクセス接近。

【請求項3】 輸記アクセス接應はさらに、前記判定手 40 段により、前記第1のネットワークのユーザ端末から受 信した通信がケットから抽出された送信が情報を含む組 合わせが前記記機手段に記憶されていないと判定された ことに応答して、前記受信した通信がケットの現先を代 埋して前記ユーザ端末に前記記億手段への登録を促す応 答を行なうための代理応答手段を含む、請求項1に記載 のアクセス接呼。

【請求項4】 前記第2のネットワークはインターネットであり、

前記アクセス装置はさらに、

前記第1のネットワーク上のユーザ編末から受傷した通 個パケットがドメイン名の名前解決を要求する通信パケ ットであるか否かを判定するための第2の利収产程をと、 前記判定手限により、前記第1のネットワークのユーザ 端末から受信した通信パケットから抽出された送信元情 報を含む場合わせが前記記録き段に記憶されていないと 判定されたこと、および前記第2の判定手段により、前 記受信した通信パケットが名前解決を要求する通信パケットであると判定されたことに応答して、新記名前解決 を要求する通信パケットの売を代理して、名前解決を を要求する通信パケットの売を代理して、名前解決 を要求する通信パケットの売を代理して、名前解決 を要求する通信パケットの売を代理して、名前解決 を要求する通信パケットの売を代理して、名前解決 を要求する通信パケットの売を代理して、名前解決 を要求する通信パケットの売を代理して、名前解決 のアドレスとして、前記記録を収入の登録に指する予 かどのたれた「Pアドレスを前記ユーザ編末に応答する ための代理の音手段とを含む、請求項1に記載のアクセ ス装庫

【請求項5】 前記代理応答手段が応答するIPアドレスは、前記アクセス装置のIPアドレスである、請求項4に記載のアクセス装置。

【請求項6】 前記代理応答手段は、前記IPアドレス の有効期間を予め定められた所定時間よりも短く設定す 20 る、請求項4に記載のアクセス装置。

【請求項7】 請求項1~請求項6のいずれかに記載の アクセス装置としてコンピュータを動作させるためのコ ンピュータプログラム。

【請求項8】 請求項7に記載のコンピュータプログラムを記録した、コンピュータ読取可能な記憶媒体。

【請求項9】 第1のネットワーク上の任意のユーザ編 末から第2のネットワーク上の任意のサービス提供者へ のアクセスの切替サービスを提供するサーバ装置と前記 第1のネットワーク上の任意のユーザ端末との間の通信 を申載するための方法であって、

制配第・のネットワーク上のユーザ端末を検定する情報 と、当該ユーザ端末が関連付けられたサービス技術者と の組合わせを記憶した記憶手段を準備するステップと、 制記第・のネットワーク上のユーザ端末から受信した通 値パケットから、当該通信パットの当選の指令を抽出 し、前記記憶手段に当該送信元情報を含む組合わせが記 使されているか否かを判定する判定オラヤップと、 前記記憶手段に当該送信元情報を含む組合わせが記 使されているか否かを判定する判定ステップと、 前記判定ステップにおい「当該組合わせが記憶されてい

ると判定されたことに応答して、前記記憶手段を参贈し ので、前記受信した通信パケットの送信元情報と関連付け られているサービス提供者を決定し、前記受信した通信 パケットを前記サービス提供者 に転送するステップと、

前記第1のネットワーク上のユーザ端末から受信した。 前記記信手段への登録を要求する通信パケットに応答して、前記登録を要求する通信パケットに含まれる送信元 情報を抽出して前記記憶手段に対する新たな組合わせを 登録する処理を行なうステップとを含む、方法、 (請款項10) 前記送信元件機能は、前記受信した通信

50 パケットの送信元のユーザ端末の前記第1のネットワー

ク上のアドレスと、前記受信した通信パケットの送信元 のユーザ端末のネットワークインタフェースに一意に割 当てられているメディアアクセスコントローラアドレス との組合わせを含み、

前記方法はさらに、前記判定ステップにおいて、前記第 1のネットワーク上のユーザ端末から受信した通信パケ ットから抽出された送信元情報を含む組合わせが前記記 億手段に記憶されていないと判定されたことに応答し

て、当該通信パケットを送信してきたユーザ端末に対し て、前記登録ステップによる登録処理を実行するように 10 促すための予め定められた処理を行うステップを含む、 請求項9に記載の方法。

【請求項11】 前記方法はさらに、前記判定ステップ により、前記第1のネットワークのユーザ端末から受信 した通信パケットから抽出された送信元情報を含む組合 わせが前記記憶手段に記憶されていないと判定されたこ とに応答して、前記受信した通信パケットの宛先を代理 して前記ユーザ端末に前記記憶手段への登録を促す応答 を行なうステップを含む、精求項9に記載の方法。

【請求項12】 前記第2のネットワークはインターネ 20 ットであり、

前記方法はさらに、

前記第1のネットワーク上のユーザ端末から受信した通 信パケットがドメイン名の名前解決を要求する通信パケ ットであるか否かを判定する第2の判定ステップと、 前記判定ステップにおいて、前記第1のネットワークの ユーザ端末から受信した通信パケットから抽出された送 信元情報を含む組合わせが前記記憶手段に記憶されてい ないと判定されたこと、および前記第2の判定ステップ において、前記受信した通信パケットが名前解決を要求 30 する通信パケットであると判定されたことに応答して、 前記名前解決を要求する通信パケットの宛先を代理し て、名前解決後のアドレスとして、前記記憶手段への登

録に関連する予め定められたIPアドレスを前記ユーザ 端末に応答する代理応答ステップとを含む、請求項9に 記載の方法。

【糖末項13】 前記代理応答ステップは、応答する前 記IPアドレスの有効期間を予め定められた所定時間よ りも短く設定する、請求項12に記載の方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

[発明の属する技術分野] 本発明は、コンピュータに代 表されるデータ通信端末(以下「ユーザ端末」と呼 ぶ。)をデータ通信ネットワークに接続する技術に関 し、特に、ローカルエリアネットワーク (LAN) など の個別のネットワークに接続されたデータ通信端末を、 いわゆるインターネットなどの、より上位のデータ通信 ネットワークに接続する技術に関する。

[0002]

【従来の技術】インターネット技術の普及が進んでい

る。これには、個々のユーザ端末をインターネットに接 続するサービスが、いわゆるインターネットサービスプ ロバイダ(ISP)により商業的に行なわれるようにな ったことが貢献している。ISPを利用することによ り、個人または企業が、自己の所有するコンピュータな どのデータ通信端末をインターネットに接続することが 容易になり、インターネットを活用して様々な経済的、 学術的、個人的活動を行なっている。

【0003】最近では、企業はもちろん、個人でも複数 個のコンピュータを所有し、家庭内でLANを組んでい ることが珍しくない。そうした場合には、そのLANに 接続された複数個のコンピュータのいずれからも同じI SPを通じてインターネットにアクセスすることが可能 な機構も既に提供されている。

【0004】ところで、同じLANに接続されているコ ンピュータから異なるISPを通じてインターネットに 接続することが好ましい場合もある。たとえば、家庭内 に設けられたLANの場合、たとえば父親は勤務先のホ ストを通じてインターネット接続するのに対して、子供 の一人はあるISPと契約し、そのISPを経由してイ ンターネットに接続する、という状況がある。そうした 場合には、上記したように共通のISPを通じて複数の コンピュータをインターネットに接続するための機構は 使用できない。

【0005】そこで、LAN内の複数のコンピュータが それぞれ異なるISPを経由してインターネットに接続 できるようにする機構(プロトコル)が、インターネッ トに関する様々な提案、規格などを議論したり策定した りするために公開されるRFC (Request For Commen t) 2516で提案されている。このプロトコルは、

「PPPoE」と呼ばれる。「PPPoE」は「PPPov er Eterhnet」(「Eterhnet」および「イーサネット」 は登録商標)の略である。なお「PPP」とは「Pointto-Point Protocol (の除であり、いわゆるダイアルア ップ接続などに代表されるようなポイントツーポイント のリンク上でデータグラムによって通信するためのプロ トコルである.

【0006】 PPP。Eとは、LAN上のコンピュータ をインターネットに接続するための、主にISPまでの 40 通信を確立するための手段である。PPPoEでは、典 型的には、ユーザの各端末ごとにPPP。Eクライアン トソフトウェアを利用することによって、同じLANに 接続されている複数のユーザ端末ごとに、同じ回線を通 じて異なるISPに接続したり、ISPが用意するイン ターネット接続サービス以外のサービスにアクセスした りすることができる。

【OOO7】同様の仕組みが、ケーブルテレビ(CAT V) やxDSL (Digital Subscriber Line) を用いた インターネット接続のためのブロードバンド・アクセス

50 装置にも搭載されている。ブロードバンド・アクセス装

30

置とは、CATVや×DSLなどによるインターネット 接続環境において、複数のデータ通信端末で主にISP までの接続手段を共有するためのインターネットアクセ ス装置である。

【0008】ブロードバンド・アクセス装置には、ユー ザ端末が接続されているLAN側のインタフェースとし て10BaseTまたは100BaseTなどを用意 し、インターネットなどのWAN側のインタフェースと しても10日aseTを用意しその先にケーブルモデム や×DSLモデムを接続するタイプがある。また、WA 10 N側にケーブルモデムまたは×DSLモデムを内蔵した 装置が一般的である。

【0009】典型的には、ブロードバンド・アクセス装 置は、IP (Internet Protocol) ruーta, NAT (Network Address Translation) / NAPT (Network Address and Port Translation) 機能、DHCP (Dyn amic Host Configuration Protocol) サーバ機能、およ びPPPoE代理機能などを持っている。こうしたブロ ードバンド・アクセス装置を用いれば、PPPoEを用 いて、LAN上の複数のデータ通信端末ごとに、その端 20 末と接続先ISPとの關係を予め設定しておくことによ り、同じPPPoEサーバを介して別々のISPに接続 することができる。

[0010]

【発明が解決しようとする課題】しかし、PPPoE代 理機能を持つ従来のアクセス装置の場合、上述のように 各端末と接続先ISPとの間の関係を予めアクセス装置 に設定しておく必要がある。そうした情報がないと、ア クセス装置が端末とISPサーバとの間でのIPパケッ トの振分けができなくなるためである。

【0011】上記した設定を行なうためには、ユーザは 自分のデータ通信端末のIPアドレスなどを調べる必要 がある。一般的には、ユーザが自分のデータ通信端末の IPアドレスを知ることは不可能ではないにしても簡単 とは言えない。特に家庭内のユーザなどの場合、IPア ドレスを誤りなく調べることを期待することはできな LA.

【0012】また、LAN内でDHCPサービスを用い ている場合、IPアドレスが各データ通信端末に動的に 割振られる。そのため、データ通信端末のIPアドレス 40 が常に同じということはなく、起動ごとに変わる可能性 がある。その結果あるデータ通信端末のIPアドレスが 変更されるとPPPoEサーバの設定も無効となり、変 更し直さなければならない。特にLAN内に新しいコン ピュータが追加接続されたり、コンピュータの入替があ った場合にこうした不都合が生じる可能性が高い。

【0013】上記した従来の技術では、ユーザによる設 定の変更が誤りなく行なえれば問題なくPPPoEを用 いた通信が行なえる。しかしユーザによる設定の変更が PoE技術を普及させるためには、そうした設定の変更 をするという、やや詳しい知識を要する作業をユーザに 負担させるべきではない。

【0014】そうした設定が行なわれていない場合には 通信は不能となるが、そのように通信が不能となる時間 をできるだけ短くするために、設定作業が容易にかつ速 やかに行なえるようにするための枠組みも必要である。 【0015】また、インターネットにおいて提供されて いるサービスを利用する前提として、通常はLAN内の

コンピュータからDNS (Domain Name Service) サー バに接続することができなければならない。しかし D NSサーバはインターネット上に存在するために、仮に あるコンピュータをISPを通じてインターネットに接 続するための設定がアクセス装置になされていない場合 には、そのコンピュータからDNSサーバにアクセスで きない。そのため、設定がされていないコンピュータか らアクセス装置への最初の通信がDNSへのアクセスの ためのパケットである場合にもやはり通信は不能とな る。しかしこの場合にも、通信が不能となる時間をでき

るだけ短くするために、設定作業が容易にかつ速やかに 行なえるようにするための枠組みが必要である。また粉 定が済めばすぐに通常の通信が可能となるようにするこ とが望ましい。

【0016】それゆえに本発明の目的は、ユーザにかか る負担を少なくしながら、安定してPPPoEサービス を利用できるようにするアクセス装置および方法、なら びにコンピュータをアクセス装置として動作させるため のプログラムおよびそのプログラムを記憶した記憶媒体 を提供することである。

【0017】この発明の他の目的は、ユーザにかかる負 担を少なくしながら、LANの構成に変化があった場合 にも容易に設定でき、安定してPPPoEサービスを利 用できるようにするアクセス装置および方法、ならびに コンピュータをアクセス装置として動作させるためのプ ログラムおよびそのプログラムを記憶した記憶媒体を提 供することである。

【0018】この発明のさらに他の目的は、ユーザにか かる負担を少なくしながら、DHCPサービスを使用し ているLAN内からのコンピュータでも安定してPPP oEサービスを利用できるようにするアクセス装置およ び方法、ならびにコンピュータをアクセス装置として動 作させるためのプログラムおよびそのプログラムを記憶 した記憶媒体を提供することである。

【0019】この発明のさらに他の目的は、PPPoE サービスのために必要な設定がされていないコンピュー タからPPPoEサーバへのアクセス要求があったとき に、できるだけ早く設定を行なって通信を可能とするこ とができるアクセス装置および方法、ならびにコンピュ 一タをアクセス装置として動作させるためのプログラム 誤りなく行なわれるか否かは確実ではない。将来、PP 50 およびそのプログラムを記憶した記憶媒体を提供するこ

とである。

[0020]

【課題を解決するための手段】本発明の有る局面による アクセス装置は、第1のネットワークトの任意のユーザ 端末から第2のネットワーク上の任意のサービス提供者 へのアクセスの切替サービスを提供するサーバ装置と第 1のネットワーク上の任意のユーザ端末との間の通信を 中継するためのアクセス装置である。このアクセス装置 は、第1のネットワーク上のユーザ端末を特定する情報 と、当該ユーザ端末が関連付けられたサービス提供者と 10 の組合わせを記憶するための記憶手段と、第1のネット ワーク上のユーザ端末から受信した通信パケットから、 当該通信パケットの送信元情報を抽出し、記憶手段に当 該送信元情報を含む組合わせが記憶されているか否かを 判定するための判定手段と、判定手段により当該組合わ せが記憶されていると判定されたことに応答して、記憶 手段を参照して、受信した通信パケットの送信元情報と 関連付けられているサービス提供者を決定し、受信した 通信パケットをサーバ装置を介して当該サービス提供者 に転送するための転送手段と、第1のネットワーク上の 20 ユーザ端末から受信した、記憶手段への登録を要求する 通信パケットに応答して、登録を要求する通信パケット に含まれる送信元情報を抽出して記憶手段に対する新た な組合わせを登録する処理を行なうための登録手段とを

【0021】好ましくは、送信元情報は、受信した通信 パケットの送信元のユーザ端末の第1のネットワークト のアドレスと、受信した通信パケットの送信元のユーザ 端末のネットワークインタフェースに一意に割当てられ ているメディアアクセスコントローラアドレスとの組合 30 わせを含み、アクセス装置はさらに、判定手段により、 第1のネットワーク上のユーザ端末から受信した通信パ ケットから抽出された送信元情報を含む組合わせが記憶 手段に記憶されていないと判定されたことに応答して、 当該通信パケットを送信してきたユーザ端末に対して、 登録手段を用いた登録処理を実行するように促すための 予め定められた処理を行うための手段を含む。

【0022】好ましくは、アクセス装置はさらに、判定 手段により、第1のネットワークのユーザ端末から受信 した通信パケットから抽出された送信元情報を含む組合 40 わせが記憶手段に記憶されていないと判定されたことに 応答して、受信した通信パケットの宛先を代理してユー ザ端末に記憶手段への登録を促す応答を行なうための代 理応答手段を含む。

【0023】第2のネットワークはインターネットであ り、アクセス装置はさらに、第1のネットワーク上のユ 一ザ端末から受信した通信パケットがドメイン名の名前 解決を要求する通信パケットであるか否かを判定するた めの第2の判定手段と、判定手段により、第1のネット ワークのユーザ端末から受信した通信パケットから抽出 50

された送信元情報を含む組合わせが記憶手段に記憶され ていないと判定されたこと、および第2の判定手段によ り、受信した通信パケットが名前解決を要求する通信パ ケットであると判定されたことに応答して、名前解決を 要求する通信パケットの宛先を代理して、名前の解決後 のアドレスとして、記憶手段への登録に間連する予め定 められたIPアドレスをユーザ端末に応答するための代 理応答手段とを含む。

【0024】好ましくは、代理応答手段が応答するIP アドレスは、アクセス装置のIPアドレスである。

【0025】さらに好ましくは、代理応答手段は、1P アドレスの有効期間を予め定められた所定時間よりも短 く設定する。

【0026】本発明の他の局面は、上記したアクセス装 置としてコンピュータを動作させるためのコンピュータ プログラムに関する。

【0027】本発明のさらに他の局面は、このコンピュ 一タプログラムを記録した、コンピュータ読取可能な記 憶媒体に関する。

【0028】本発明のさらに他の局面に係る方法は、第 1のネットワーク上の任意のユーザ端末から第2のネッ トワーク上の任意のサービス提供者へのアクセスの切替 サービスを提供するサーバ装置と第1のネットワーク上 の任意のユーザ端末との間の通信を中継するための方法 である。この方法は、第1のネットワーク上のユーザ端 末を特定する情報と、当該ユーザ端末が関連付けられた サービス提供者との組合わせを記憶した記憶手段を準備 するステップと、第1のネットワーク上のユーザ端末か ら受信した通信パケットから、当該通信パケットの送信 元情報を抽出し、記憶手段に当該送信元情報を含む組合 わせが記憶されているか否かを判定する判定ステップ と、判定ステップにおいて当該組合わせが記憶されてい ると判定されたことに応答して、記憶手段を参照して、 受信した通信パケットの送信元情報と関連付けられてい るサービス提供者を決定し、受信した通信パケットをサ 一パ装置を介して当該サービス提供者に転送するステッ プと、第1のネットワーク上のユーザ端末から受信し た、記憶手段への登録を要求する通信パケットに応答し て、登録を要求する通信パケットに含まれる送信元情報

を抽出して記憶手段に対する新たな組合わせを登録する 処理を行なうステップとを含む。

【0029】好ましくは、送信元情報は、受信した通信 パケットの送信元のユーザ端末の第1のネットワーク上 のアドレスと、受信した通信パケットの送信元のユーザ 端末のネットワークインタフェースに一意に割当てられ ているメディアアクセスコントローラアドレスとの組合 わせを含む。この方法はさらに、判定ステップにおい て、第1のネットワーク上のユーザ端末から受信した通 信パケットから抽出された送信元情報を含む組合わせが 記憶手段に記憶されていないと判定されたことに応答し

て、当該通信パケットを送信してきたユーザ端末に対し て、登録ステップによる登録処理を実行するように促す ための予め定められた処理を行うステップを含む。

【0030】さらに好ましくは、この方法はさらに、判定ステップにより、第1のネットワークのユーザ端末から受信した通信がケットから無出された送信元情報を含む組合わせが記憶手段に記憶されていないと判定されたことに応答して、受信した通信がットの発光を代理してユーザ端末に記憶手段への登録を促す応答を行なうステップを含む。

【0031】好ましくは、第2のネットワークはインターネットであり、この方法はさらに、第1のネットワーク上のユーザ端末から受信した通信パケットがメイン 名の名前解決を要求する通信パケットであるか否かを判定する第2の判定ステップにおいて、第1のネットワークのユーザ端末から受信した通信パケットから曲出された送信元情報を含む組合わせが記憶手段に記憶されていないと判定されたこと、はび第2の判定ステップにおいて、受信した通信パケットが名前解決を要求する通信パケットであると判定されたことに応ごもくこの表別決を要求する通信パケットで表のと判定されたことに応ごして、名前の解決後のアドレスとして、記憶手段への登録に関連する予め定められた1Pアドレスをユーザ端末に応答する代理が送入った。

【0032】代理応答ステップは、応答するIPアドレスの有効期間を予め定められた所定時間よりも短く設定するようにしてもよい。

[0033]

【発明の実施の形態】図 1に、PPPの Eサービスを判 用するネットワークシステムの全体的構成を報館的に示 30 す。図 1 を参照して、このシステムは、LA N配線3 2 と、このLA N配線3 2 に接続された複数のコンピュータ3 6、3 8 および4 0 と、LA N配線3 2 に接続された来毎明のボの実施の影能にかかるアクセス装置3 4 とを含む宅内LA N3 0 と、アクセス線4 2 を介してアクセス装置3 4 と接続される、コンピュータ3 6、3 8、4 0 に対して個別にPPPの Eサービスを提供するためのPPPの Eサーバ5 0 とを含む。

【0034】PPPoEサーバ50は、本実施の形態では第1の18P5を介して、 端末36,38,40ごとにそれぞれいずれかの18P6 を介してインターネット52に接続する機能を持つ。さ らにこの例では、PPPoEサーバを設置しているものとす。 アド(VOD)と呼ばれる映像配信のサービスをいているものとする。したがでアPPoEサービスとは別に、いわゆるビデオオンデマンド(VOD)と呼ばれる映像配信のサービスをいているものとする。したがでアPPoEサーバ50は、18P54、56およびVODサーバ60と接続されている。

【0035】図2を参照して、アクセス装置34は、L AN配線32に接続されたLANインタフェース72 と、アクセス線42に接続されたWAN (Wide Area Ne twork) インタフェース74と、これらインタフェース72 および74に接続されたCPU (Central Processing Unit) 70と、CPU70に接続され、後述するように各コンピュータごとに設定されるPPO6サービスのための15Pとの関連付けを登録データとして記憶する関連付けテーブルと、CPU70が実行するプログラムなどとを格納するための不揮発性メモリ76と、CPU70に接続され、作業用データなどを格納するため10のメモリ78と左合称。

【0036】LANインタフェースとしては、1EEE 802、3、1EEE 802、4、1EEE 802、5、1EEE 802、11などの規格に適合したものを用いることができる。WANインタフェースとしては、10BaseT、10OBaseT、ATM(Asynchronous Transfer Mode)、フレームリレー、T1/E1、ISDN(Integrated Services Digital Network)、USB(Universal Serial Bus)、RS 2 3 2 C、RS 4 2 2、ケーブルモデム、x DS Lモデム、普声モデムなど条用いることができる。

【0037】図3および図4に、LAN30上で利用さ

れるデータパケットのフォーマットを示す。図3に示されるのはイーサネットタイプのパケットであり、図4に 示されるのは1 EEE802、3タイプのパケットである。両者はこのネットワーク上で混在可能である。 [0038] 図3を参照して、イナネットタイプのパケット90は、現先MAC (Medishacess Control) ア ドレスフィールド92と、送信元MACアドレスフィー ルド94と、タイプフィールド96と、1Pデータフィールド98とを含む。

【0039】 MACとは、コンピュータのイーサネット インタフェースに振られているアドレスのことをいう。 インタフェースごとに、割り振られているMACアドレ スは異なっており、MACアドレスを指定することによ り、そのインタフェースが一意に特定される。

【 O 0 4 0】 宛先M A C アドレスとは、パケットの宛先 のコンピュータが有するイーサネットインタフェースの M A C アドレスのことである。送信元M A C アドレスと は、このパケットを発信したコンピュータのイーサネッ 40 トインタフェースのM A C アドレスのことである。タイ ブフィールドはこのパケットのタイプを表わず情報を格 納する。

【0041】IPデータはIPプロトコルにしたがったパケットデータのことであり、その詳細については図5を参照して後述する。

【0042】図4を参照して、IEEE802、3タイプのフレーム100は、宛先MACアドレスフィールド102と、送信元MACアドレスフィールドへパケット長を格納するレングスフィールドと、IEEE 50 802、3規格にしたがって内容が規定されるフィール ド108と、IPデータフィールド110とを含む。

【0043】 図5を参照して、図3の1 Pデータフィールド98 および図4の1 Pデータフィールド110に格 納される1 Pデータバケットは、1 Pヘッダ120と、 送信元1 Pアドレス122と、宛先1 Pアドレス124 と、データ126とを含む。

【0044】図6を参照して、データパケット90は、 たとえばコンピュータ36からアクセス装置34に向け て、LAN回線32上を発先MACアドレス92、送信 元MACアドレス94、タイプ96、IPデータ98の 10 眼番に送信される。

【0045] 図6および図7に、アクセス線42上を送信されるパケットのフォーマットを示す。PPPらEプロトコルでは、アクセス装置34とPPPらEサーバ50との間の通信は2ステージに分けて行なわれる。最初のステージは「ディスカバリステージ」と呼ばれる。ディスカバリステージはアクセス装置34がPPPらEサーバ50を見つけるためのステージである。ディスカバリステージによってPPらEサーバ50を見つかった彼は「PPPセッションステージ」である。図6に示すのがアトであり、図7に示すのがPPPセッションステージで使用されるパケットフォーマットである。

【0046] 図7を参照して、このパケット140は、 宛先MACアドレスフィールド142と、送億元MAC アドレスフィールド144と、タイプフィールド146 と、V&Tフィールド148と、パケット種別を示すコードフィールド150と、セッションIDフィールド1 52と、続くデータの長さを示すレングスフィールド1 54と、タグタィブフィールド156およびタグ長フィ 30 ールド158と、データ160とき含む。データ長はレングスフィールド156

[0047] タイプフィールド146にはこのパケット がディスカバリステージのパケットであることを示す値 (0x8863) が格納される。 V&Tフィールド148はP PPoEプロトコルのバージョンとタイプとを示す値が 格納される。現在のところパージョンおよびタイプとも 「11が格納される。

[0048] 図8を参照して、PPPセッションステージで用いられるパケット170は、図7に示されるフォ 40 ールド156 および158に代えて、PPPプロトコルフィールド170を含む。他のフィールドは図7に示すものと共通である。ただし、タイプフィールド146には、このパケットがPPPセッションステージのパケットであることを示す値(0x864)が格納される。

【0049】図9は、図2に示す不規発性メモリ76内 に格納される、送権元情報と接続・セッション1Dと の組合わせを関連付けとして配値するための関連付けテ ーブル180の構成を示す。図9を参照して、四関連 付けテーブル180は、コンピュータと揺転先との組合 50 わせごとに設けられるエントリを含む。冬エントリボ、送信元コンピュータのIPアドレスおよびMACアルスの組合かせからなる送信元時間マイールド200と、接続先のISPまたはサービス提供サーバを特定する接続先フィールド20とと、セッションIDフィールド20名とを含む、本実施の形態にかかるアウセス要割3は、ユーザ線末のIPアドレスとMACアドレスとの新たな組合わせを登録することがユーザがら要求される、

るために必要な情報を自動的に収集してユーザに提示し、これらとPPP e Eのサージョン ID と思惑付けて登録することにより、ユーザによる登録の作業を簡易化する点に特徴がある。登録がされると、このユーザ語来からの適低。全て、関連付けられたセッション ID を持つPPP c Eサーバに転送される。
「00501 なお登録の悪味は、閉系的にユーザが行な

うだけでなく、後述するように何らかの原因により I P ドレスとMACアドレスとの新たな紹合わせが生じ、それがアクセス装置34に検知されることにより行われるようにもなっている。また、ユーザはユーザ爆末から WWWブラウザブログラムでフウセス装置34にアクセスし、登録画面を表示して接続条の選択を変更することにより、いつでも接続先の I SP/サービスを切替えることができる。

【0051】図10に、アクセス装置34のCPU70が実行する、ユーザ順末の送信元情報と接続先との組合わせを関連付けテーブル180に登録するプログラムのフローチャートを示す。図10を参照して、このプログラムは以下のような制御構造を有って

【0052】整原手続や開始されると、登録手続を要求してきたパケット内の進度元・1 P デレスとが抽出される(220)。続いて、PPPのEのディスカバリサッションのためのディスカバリ要次に対して、このアウセス装置34にアウセス機を介して接続されているPPP。Eサーバから佐客を持ち、応答があるか否かを判定する。応答があれば観測はステップ224に進む。応答がはければステップ224に進む。応答がはければステップ224の四単を過度す。こでは、PPP。Eサーバ「たとえばPPPをヒサーバ50)から、PPP。Eサーバ50が開火では、PPP。Eサーバ50が開火では、PPP。Eサーバ50が開火可能ではアレスのみでなく、PPP。Eサーバ50が開火可能なサービスの一管のリストが装備されてくるものとする。

【0053】続いてアクセス装置さ4は、持られた情報 に基づいて図11に示されるような登録側面をコンピュ ータ上で実行されるブラウザブログラムで表示させるよ うなHTML(HyperText Markup Language)の文書を 作成し、登録要求を送信してきたコンピュータに返信す

【0054】これを受けたコンピュータでは、ブラウザ プログラムがこの文書から図11に示されるような画面 を組み立て、表示する。図11に示す登録画面 250 は、登録要求の介ケットから得われた。登録要求を発したコンピュータの1PアドレスおよびMACアドレスの表示252と、PPPゥEサーバが提供可能なサービスの一覧を表示するため一覧がつよいドウ256の内容を最終のものにリフレッシュするコマンドをPPウェラナー、近近インドウ256の中で選択されたサービスと、表示252に表示されている IPアドレスおよびMACアドレスとの組合サイエしるIPアドレスおよびMACアドレスとの組合サーロリテーブル180に登録するコマンドをPPウェラサー(に送信する処理が関連付けられたボタン258と、設定される極速が関連付ける中にウものとするか、次回も同じ関連付けを用いるかを指定するためのボタン260とを含む。

【0065】ステップ226の後、ステップ228で設定ボタン258が押されたという情報をクライアントコンピュータから受信したか否がについての利定が行なわれる。ボタン258が押されたとという情報を受信したと判定されたときには制御はステップ230に進む。そ 20 つでない場合には制御はステップ232に進む。そ

【0066】ステップ232では、たとえばボタン26 4が押されたという情報を受信した場合であれば、再度 PPPoEサーバに対して提供可能なサービスの一覧を 遠信するよう要求を出す。そして、受信した情報にした がって一覧ウントドウ256の内容を更新する情報をク ライアントに送信する。ステップ232でそれぞれ受信 した情報に応じた処理を実行した後、制御はステップ2 26に戻る。

【0067】ステップ230では、上述した情報に基づ 30 きPPP。日に加入する手続を行なう。ステップ234 でこの結果加入が成功したか否かを判定する。もし加入手続が成功したら制御はステップ236に進む。加入手続が疾敗した場合には制御はステップ240では見り、加入手続を繰返す。加入手続が連続して失敗した場合には制御はステップ240では登録が失敗したことを示す間面をクライアントのブラウザで表示するためのHTMLソースを生成しクライアントに送信し処理を終わる。

【0058】加入手続が成功した場合、図11に示した 40 ボタン260によって「次回も同じ」が選択されている場合には、上途した情報とPPPのEサーバとの間のセッションのセッション10とに基づいて、関連付けテーブルに新た在エントリを登成する。登録が終わったら、クライアントコンピュータ上で登録成功画面を表示するためのHTMLソーステネストを生成しクライアントに送信する(238)。これで登録処理は終了である。

【0059】以上のように、クライアントが明示的に新たなエントリの登録を要求した場合、関連付けテーブル 180に新たなコンピュータと選択されたサービスとの 50 組合わせにしたがった新たなエントリが作成される。以 後、このコンピュータから、アクセス要求が受信された 場合には、アクセス装置34は関連付けテーブル180 に登録された内容にしたがって接続先を選択する。アク エス装置34の電源を切って再起動した場合でも、登録 されたものと同じ接続先を選択することができる。

【0060】「次回も同じ」が選択された場合には、次 回の適信では、ユーザが通信開始前にアクセス装置34 にブラウザでアクセスしなくとも、ユーザからアクセス 要求があったことをトリガーにして開連性けテーブルを 参照して自動的にPPPoEセッションの開設を行な

【0061】なお、「次回も同じ」が選択されなかった 増合(「今回のみ」)には、ユーザ端末の選信元情報と PPPらをとのセッションIDとの関連付け者、時間監 摂によって削除する。本策能例では当該PPP。Eのセ ッションIDを使った通信が連絡えてから所定時間が漢 7した場合に、この関連付けを削除する。

【0062】次に、関連付けテーブル180を用いて実際にユーザ端末からのアクセスをそれぞれ所定の接続先に接続する処理を行なうための、アクセス装置34で実行されるプログラムについて説明する。図12を参照して、LANからパケットを受信すると、そのパケットに含まれる送信元情報(1PアドレスとMACアドレス)を抽出し、それを含む組合わせが関連付けテーブル180に登録されているか否かを判定する(270)。関連プログラーブル180に登録されていれば創御はステップ284に、それ以外の場合には制御はステップ272に、それぞれ逃む。

〇【0063】ステップ284では、関連付けテーブル180の該当エントリの内容にしたがって接続先を選択し、パケットを指定の接続先に送信する。以後、同様の通信が行なわれる。

【0064】ステップ272に制御が進んだ場合には、 ユーザ端末上で動作しているアプリケーションが何であ かによって処理を分ける。このパケットがDNSアク セスのためのものであれば制御はステップ274に進 む。telnet、「tp.smtpなどであれば制御 はステップ276に進む。WWWブラウザであれば、制 御はステップ278に進む。

【0065】ステップ274では、途速するDNS代理 応答をして処理を終了する。DNSとは、ユーザ端末で ドメイン名を用いたインターネットへのアクセスが生じ たときに、このドメイン名を1Pアドレスに変換するサービスを提供するインターネット上のサーバのことをい う。その場合、ユーザ端末はそのDNSに対して とになる。そのため、通常はDNSは自体の1Pアドレス が移り、サービスを増加するといる。 が発力上が温水内に放きされている。

【0066】DNS代理応答とは、ユーザ端末からの名

前解決を要求するパケットをDNSに転送することな く、アクセス装置34がDNSに代理して、アクセスす ベきIPアドレスをもとのユーザ端末に回答する処理を いう。本実施の形態の装置では、未登録のユーザ端末か らの最初のDNSパケットに対して、いずれの名前に対 しても、その解決IPアドレスをアクセス装置34自身 としたパケットをユーザ端末に返送する。ただしその場 合、その解決内容の生存時間を短く(30秒から5分程 度) する (この時間はDNSの名前解決のパケット内で 指定可能)。ユーザ端末はこの結果受取った I P アドレ 10 スにしたがってアクセス装置34自身をアクセスする。 この後は、図10を参照して既に説明した手順が実行さ カス

【0067】ここでは、名前解決の有効時間が所定時間 より短く設定されている。その有効時間が経過すると、 ユーザ端末は最初にDNSアクセスしようとしたドメイ ン名とIPアドレスとの関係を一旦忘れることになる。 アクセス装置34における登録処理が完了するころには 有効時間が経過しているため、ユーザ端末が再度同じド メイン名でアクセスを試みた場合には、再度DNS解決 20 の要求が発生する。しかし今度は既に関連付けが行なわ れているためにDNSアクセスはDNSサーバに転送さ れ、通常の名前解決が行なわれる。したがってユーザ端 末は所望のURLへのアクセスを行なうことができる。 【0068】一方、ステップ276では、WWWアプリ ケーションを用いて接続先を事前登録するために、図1 1 に示すような事前登録画面にアクセスすることを促す メッセージをユーザ端末に送信して処理を終了する。t einetであればこのメッセージはユーザ端末上のt e Inetアプリケーションで表示される。以後は、ユ 30 ーザが指定された登録順面にWWWアプリケーションで アクセスすることにより図10を参照して説明した処理 が行なわれる。ftpまたはsmtpなどの場合には、 これと異なりメッセージをユーザ端末で表示できるか否 かはそのアプリケーション次第となる。アプリケーショ ンが対応していなければユーザ端末にメッセージは表示 されないので、ユーザとしては対処できない。ここで は、各アプリケーションにそのような機能が設けられて いることを前提とする。

【0069】さて、ステップ278では、どこに対する 40 アクセスであってもアクセス装置34が代理応答し(2 78)、図11に示すような登録画面へのリンク画面を ューザ端末に送信する(280)。ユーザがこのリンク 画面から登録画面にアクセスすることにより、図10に 示したものと同様の登録手順が開始される。この登録に より関連付けテーブル180に、送信元情報と接続先と の組合わせに対応したエントリが登録されると、以後は 通常の通信が可能となる (ステップ270の判定結果が 「Yes」となる。)。ユーザが、表示された登録画面 へのリンクを選択せずに他にアクセスしようとしてもア 50 ドレスに送信し、返送されてきた情報をWWW応答とし

クセスはできない。登録がなされない限り、アクセス装 置34が全てのアクセスに対して代理応答するためであ

【0070】以上のようなハードウェアおよびソフトウ ェア構成を有するアクセス装置34の動作について図1 3~図16を参照して以下に説明する。

【0071】最初に登録手順について説明する。ユーザ が明示的にWWWブラウザブログラムを用いて登録画面 にアクセスした場合を想定する。図13を参照して、ユ ーザ端末36から登録要求300がアクセス装置34に 送信される。アクセス装置34は、PPPoEサーバ5 Oに対して、提供可能なサービスのリストを要求する (302) PPPoEサーバ50がこの要求に応答し て提供サービスの一覧をアクセス装置34に返信する (304)。このリストの内容にしたがって、アクセス 装置34は図11に示されるような登録画面のためのH TMLソースを生成しユーザ端末36にISP/サービ ス一覧として送信する(306)。この結果図11に示 されるような登録画面がユーザ端末36のブラウザ上に

【0072】続いて、ユーザは表示されたリストのうち からいずれかのISPを選択する。選択結果はアクセス 装置34に送信される(308)。アクセス装置34 は、この選択結果にしたがって、PPPoEサーバ50 に対して当該サービスへの加入要求を送信する (31 O) 。これに応答してPPPoEサーバ50からはセッ ション I Dがアクセス装置34に返信される(31 2)。さらにこの後、アクセス装置34はPPPoEサ 一バ50を介してISPサービス(たとえばISP5 4) に対するPPP認証処理を行なう。ISP54にお

表示される。

- ける認証が成功すると肯定応答がPPPoEサーバ50 を介してアクセス装置34に返信される(318、32 O)。アクセス装置34は、この結果を受けて関連付け テーブルにこのときの送信元情報(IPアドレスとMA Cアドレス)と、ISP54との組合わせを含む新たな エントリを登録する。アクセス装置34はさらに、登録 成功を示す画面をユーザ端末36に送信する(32 2)。ユーザ端末322のブラウザ上にこの順面が表示 される。
- 【OO73】以後、ユーザ端末36からWWW閲覧要求 があれば(324)、アクセス装置34は、関連付けテ ブルの内容にしたがって、関連付けテーブル内の該当 するセッションIDにしたがって決定されるISP54 にこの閲覧要求を送信するようにPPP。Eサーバ50 にパケットを送信する (326)。 PPPoEサーバ5 Oは、このパケットを受けて、指定された接続先である ISP54にパケットを転送する(328)。

【0074】これに応答してISPサービス54は、こ のパケットをインターネット52上の指定されたIPア

てPPP。Eサーバ50に返送する(330)。PPP o Eサーバはこれをアクセス装置34に返送する(33) 2)。アクセス装置34は、受けたWWW応答の中のセ ッションIDにしたがって、当該セッションIDに対応 するユーザ端末(すなわちユーザ端末36)にこのWW W応答を転送する(334)。

【0075】ステップ324からステップ334までの 処理は、従来の技術によるものと相違ない。

【0076】図14を参照して、送信元情報が登録され ていないユーザ端末から、登録要求ではなくWWW閲覧 10 要求が最初にアクセス装置34に送信されてきた場合に は、アクセス装置34を用いた通信は以下のように行な われる。なお、こうした状況はたとえば、宅内LAN3 O内でDHCPサーバが稼動しており、何らかの原因で 端末36に割当てられていたIPアドレスが変更された 場合などに生じる。

【0077】WWW閲覧要求が送信されてくると (35 の)、通常であればアクセス装置34はこれを関連付け テーブル180の内容にしたがった接続先に接続するよ し(352)、さらにPPPoEサーバ50は指定され た接続先にこのパケットを転送するだろう (354)。 しかし、ここではユーザ端末34に関する送信元情報が 関連付けテーブル180に登録されていないことが、ア クセス装置34で検出される。その結果、ステップ35 2および354の処理は行なわれない。

【0078】代わりに、アクセス装置34はユーザ端末 36に対して登録を促す代理応答を行なう(356)。 これに応答して、ユーザ端末36のユーザが登録要求を 行なう(358) ことにより、図13の場合と同様の登 30 録手順が実行される。登録がされてから以後のステップ 360~372は、図13に示したステップ322~3 34と同じである。したがってここではその詳細は繰返 さない。

【0079】図15を参照して、既に送信元情報と接続 先とが関連付けテーブル180に登録されているユーザ 端末36から、DNS要求パケットがアクセス装置34 に送信されたときのアクセス装置34の動作について説 明する。関連付けテーブル180にこのユーザ端末36 の送信元情報と接続先との組合わせが登録されているた 40 め、アクセス装置34はこのDNS要求をPPPoEサ ーバ50に転送する (392)。PPPoEサーバ50 はこのDNS要求をさらにDNSサーバに転送する(3) 94)。

【0080】 DNSサーバはこのDNS要求に対する名 前解決を行ない、DNS応答をPPPoEサーバ50に 返す(396)。このDNS応答はさらに、PPPoE サーバ50およびアクセス装置34を経由してユーザ端 末36に返される(398、400)。

ら得られたIPアドレスによってWWW閲覧要求をアク セス装置34に送信する(402)。これ以後のステッ プ362~372の処理は、図13に示したステップ3 24~334の処理と同様である。したがってここでは それらについての詳細は繰返さない。

【0082】今、ユーザ端末36の送信元情報と接続先 との組合わせが関連付けテーブル180に登録されてい ないと仮定し、最初にユーザ端末36からアクセス装置 3 4 に対して行なわれるアクセスが DNS 要求である場

合のアクセス装置34の動作について説明する。こうし た状況はたとえば、宅内LAN30内でDHCPサーバ が稼動しており、何らかの原因で端末36に割当てられ ていたIPアドレスが変更された場合などに生じる。

【0083】アクセス装置34がこのDNS要求(39 0) を受信し、関連付けテーブル180にこのユーザ端 末36の送信元情報および接続先の組合わせが登録され ている場合には、図16に転瀬で示されているとおり、 PPPoEサーバ50を経てこのDNS要求はDNSサ 一パに転送される。しかし今考えているように関連付け うにパケットを組み立ててPPPoEサーバ50に転送 20 テーブル180に登録がない場合には、次のような処理 が行なわれる。

> 【0084】アクセス装置34は、送信元情報が未登録 であることを検出すると、ユーザ端末36に対してDN S仮応答を行なう(420)。前述のようにこの仮応答 は、DNS要求に対する名前解決の結果として、アクセ ス装置34自身のIPアドレスをユーザ端末36に返す ものである。するとユーザ端末36ではこのDNS広答 によって受取ったIPアドレスにWWW閲覧要求を出す (422)。このときの I Pアドレスがアクセス装置 3

4 自身のアドレスなので、この結果ユーザ端末36はア クセス装置34に準備されている登録を促すウェブペー ジをアクセス装置34から受信する(424)。 【0085】ユーザ端末36のユーザが、この登録を促

す画面に設けられた登録画面へのリンクを選択すること によって、登録要求がアクセス装置34に送信される (438)。これにより、図10を参照して説明したの と同様の登録手順が実行される。登録OKを示す返答が ユーザ端末36に戻されることにより(430)、ユー ザ端末36のユーザは再びWWW閲覧の処理を行なうこ とになる。

[0086] この場合、ステップ420でユーザ端末3 6に渡されたDNS応答の有効時間はごく短いものであ った。したがって登録処理後、ユーザ端末36でユーザ が同じurlをドメイン名でアクセスしようとすれば、 前回のDNS応答は無効となっているため、再度DNS 要求が発生する(432)。このDNS要求に対して、 既に送信元情報が関連付けテーブル180に登録されて いるため、今度はアクセス装置はこのDNS要求をPP PoEサーバ50に転送する(392)。これ以後のス 【0081】ユーザ端末36は、受取ったDNS応答か 50 テップ362~372の処理は、図13に示したステッ

ブ324~334の処理と同様である。したがってここ ではそれらについての詳細は繰返さない。

【0087】以上のように、本実施の形態のアクセス装 置34によれば、関連付けテーブル180にユーザ端末 の送信元情報が登録されていない限り、PPPoEサー ビスの提供は受けられない。そして、ユーザが明示的に 登録要求をする場合にも、またWWW閲覧要求またはD NS要求などを送信して登録を促すメッセージまたは画 面を受取って登録要求を開始した場合にも、アクセス装 置34はユーザ端末から受取ったパケットから関連付け 10 テーブル1180への登録に必要な情報を自動的に抽出 する。そのためにユーザが自己の利用しているユーザ端 末のIPアドレス又はMACアドレスなどについて特に 意識しなくとも、繰りなく関連付けテーブルへの登録を 行なうことができる。登録のためにユーザにかかる負担 はごく少ないものですむ。

【0088】また、登録なしにWWW閲覧要求またはD NS要求を発した場合には、アクセス装置から登録を促 すメッセージがユーザ端末に送信される。したがってユ 一ザはすぐに登録に必要な処理を行なうことができる。 20 その結果、PPPoEサービスを利用できない時間がご く短くてすむ。

【0089】ユーザ側のLAN内でDHCPサーバが稼 動している場合には、常に同じIPアドレスが各端末に 割り当てられる保証はない。そのため従来の技術では、 一旦 I Pアドレスの割当てが変更されると、I Pアドレ スを調べなおして、アクセス装置に対する登録を各端末 ごとに行わなければならなかった。場合によっては、「 Pアドレスの割当てが変わったことがわからずに、その 結果サービスを受けられなくなった原因が特定できない 30 おそれさえある。

【0090】しかし本実施の形態のアクセス装置34に よれば、仮にDHGPサーバによって各端末に以前とは 異なるIPアドレスが割当てられた場合、IPアドレス とMACアドレスとの組合わせが変化する。したがって PPPoEサーバへのアクセスをしようとすると必ず登 録を促す画面が表示されるか登録を促すメッセージが表 示される。したがってユーザはすぐに必要な処理を行な うことができ、サービスを利用できない時間を最小限に 止めることができる。

【0091】上の実施の形態では、関連付けテーブル1 80の送信元情報としてはIPアドレスとMACアドレ スとの組合わせを用いた。しかし本発明はそのような実 施の形態には限定されない。たとえば図17に示す関連 付けテーブル410を用いることもできる。この関連付 けテーブル410が図9に示すものと異なるのは、送信 元情報412として、端末のIPアドレスのみを用いて いる点である。IPアドレスのみを用いた場合には、I Pアドレスの割当てが変更された場合に、偶然に前から 設定されていた関連付け情報が利用されることが有り得 50 の各種モデムを内蔵したものを想定していた。しかしも

る。しかし、関連付けテーブルの内容は必要なときにい つでも変更することができるので、それほど不都合が生 ずることはない。

【0092】図1~図12にその構造を説明したアクセ ス装置34は、専用の機器として製造することもでき る。また、汎用のコンピュータにLANインタフェース とWANインタフェースとを備え、さらに図10および 図12に示したような処理を行うプログラムをインスト 一ルすることにより実現することもできる。

【0093】図18に、アクセス装置34として使用可 能なコンピュータシステムの外観を示す。図18を参照 してこのコンピュータシステム520は、CD-ROM (Compact Disc Read-Only Memory) ドライブ510お よびFD (Flexible Disk) ドライブ512を備えたコ ンピュータ500と、コンピュータ500に接続された ディスプレイ502と、キーボード506と、マウス5 08とを含む。

【0094】図19に、このコンピュータの構成をブロ ック図形式で示す。図19に示されるようにこのコンピ ュータシステム520を構成するコンピュータ500

- は、CD-ROMドライブ510およびFDドライブ5 12に加えて、それぞれバス526に接続されたCPU (Central Processing Unit) 5162, ROM (Re ad Only Memory) 518 L. RAM (Random Access M emory) 520と、ハードディスク514と、LANイ ンタフェース(I / F) 5 3 0 と、WANインタフェー ス532とを含んでいる。CD-ROMドライブ510 にはCD-ROM522が装着される。FDドライブ5 12にはFD524が装着される。
- 【0095】図2に示すCPU70は図19のCPU5 16と等価である。図2の不揮発性メモリ76として は、図19に示すROM518またはハードディスク5 14を用いることができる。図2のメモリ78について は、典型的には図19のRAM520で実現できる。
 - 【0096】この場合、アクセス装置34は、コンピュ ータハードウェアと、CPU516により実行されるソ フトウェアとにより実現される。一般的にこうしたソフ トウェアは、CD-ROM520、FD524などの記 憶媒体に格納されて流通し、CD-ROMドライブ51
- 0 末たはFDドライブ512などにより記憶媒体から読 取られてハードディスク514に格納される。さらにハ ードディスク514からRAM520に読出されてCP U516により実行される。図18および図19に示し たコンピュータのハードウェア自体は一般的なものでよ い。なお図18および図19に示したコンピュータ自体 の動作原理は周知であるので、ここではその詳細な説明 は縄返さない.

【0097】なお、以上の実施の形態の説明ではWAN インタフェースとしてISP/サービスに接続するため ちろんWANインタフェースはそうした各種モデムを内 厳したものでなくともよい。その場合には、別途外付の モデムをWANインタフェースに接続すればよい。

[0098] 今回開示された実施の形態はすべての点で 例示であって制限的なものではないと考えられるべきで ある。本売明の範囲は上記した説明ではなくて特許請求 の範囲によって示され、特許請求の範囲と均等の意味お よび範囲内でのすべての変更が含まれることが意図され

【図面の簡単な説明】

- 【図1】 本発明の一実施の形態に係るアクセス装置を 用いたネットワークシステムの概略図である。
- 【図2】 本発明の一実施の形態に係るアクセス装置の ブロック図である。
- 【図3】 LAN上のパケットフォーマットを示す図である。
- 【図4】 LAN上のパケットフォーマットを示す図である。
- 【図5】 IPデータのフォーマットを示す図である。【図6】 LAN上でのパケットの流れを示す図であ
- a.
- 【図7】 アクセス装置とPPPoEサーバとの間の、 ディスカバリステージにおけるパケットフォーマットを 示す図である。
- 【図8】 アクセス装置とPPPoEサーバとの間の、 PPPセッションステージにおけるパケットフォーマットを示す図である。
- 【図9】 関連付けテーブルの構成を模式的に示す図である。
- 【図10】 登録手続処理のフローチャートである。

【図11】 登録画面を模式に示す図である。

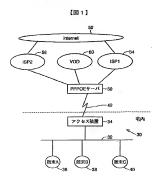
【図12】 ユーザ端末からパケットを受信したとき に、本発明の一実施の形態にかかるアクセス装置が行う 処理を示すフローチャートである。

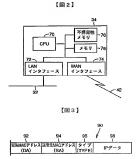
- 【図13】 登録手順のタイミング図である。
- 【図14】 未登録ユーザ端末からWWW閲覧要求を受信したときに、本発明の一実施の形態にかかるアクセス 装置が行う処理を示すタイミング図である。
- 【図15】 登録済みユーザ端末からDNS要求を受信 10 したとさに、本発明の一実施の形態にかかるアクセス装 置が行う処理を示すタイミング図である。
 - 【図16】 未登録ユーザ端末からDNS要求を受信したときに、本発明の一実施の形態にかかるアクセス装置が行う処理を示すタイミング図である。
 - 【図17】 本発明の第二の実施の形態の装置において 用いられる関連付けテーブルの構成を示す図である。
 - 【図18】 本発明にかかるアクセス装置を実現することが可能な汎用コンピュータの外観を示す図である。
- 【図19】 図18に示す汎用コンピュータの構成を示 20 すブロック図である。

【符号の説明】

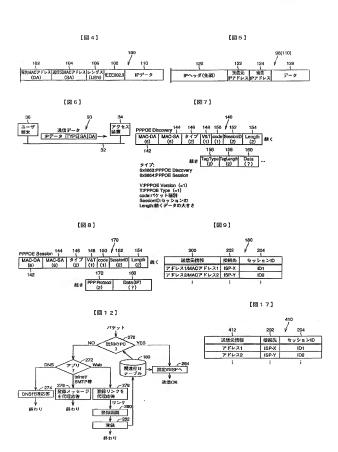
30

30 LAN、36、38、40 ユーザ端末、34 アクセス装置、50 PPP。Eサーバ、52 インター ネット、54、56 ISP (インターネットサービス プロパイグ)、70 CPU、72 LANインタフェ 一ス、74 WANインタフェース、76 不輝衆性メモ リ、78 メモリ、92、102、142 発先MACアドレス、94、104、144 送信元MACアドレス、180 開張付けテープ、1

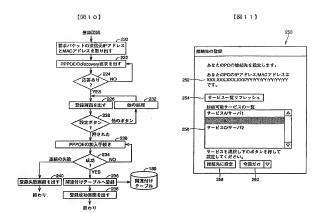


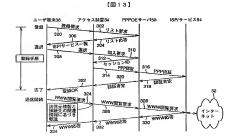


(13) 特開2002-300184



(14) 特開2002-300184





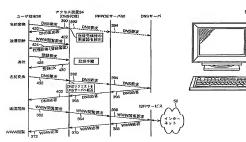
【図14】



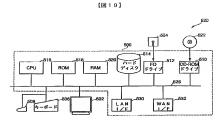
[図15]



[図16]



[図18]



フロントページの続き

Fターム(参考) 5B089 GA11 GA31 HA06 HA10 HB19

JB22 KA04 KB06 KC53

5K030 HA08 HB28 HD01 HD06 HD09 5K033 CB08 CB14 CC02 DA06 DB18

(54) 【発明の名称】 サービス提供者へのアクセスの切替サービスを提供するサーバ装置とネットワーク上の任意のユ 一ザ端末との間の通信を中継するためのアクセス装置および方法、ならびにコンピュータを当該 アクセス装置として動作させるためのプログラムとそのプログラムを記録したコンピュータ読取 可能な記録媒体